Fulltext available through: Order File History

Derwent WPI

(c) 2008 The Thomson Corporation. All rights reserved.

0008688015 & & Drawing available WPI Acc no: 1998-227259/199820 XRPX Acc No: N1998-180742

Data relay method for data relay interface connected between networks - involves stopping specific data transmission when forwarding destination relay interface is judged to be in accord with relay interface used to transmit address port specific data

Patent Assignee: FURUKAWA ELECTRIC CO LTD (FURU)

Inventor: NAKAMURA M

Patent Family (1 patents, 1 & countries)

Patent Number	Kind	Date	Application Number	Kind	Date	Update	Туре
JP 10070564	Α	19980310	JP 1996225673	Α	19960827	199820	В

Priority Applications (no., kind, date): JP 1996225673 A 19960827

Patent Details

Patent Number	Kind	Lan	Pgs	Draw	Filing Notes
JP 10070564	Α	JA	10	18	

Alerting Abstract JP A

The method involves relaying specific data transmitted from other apparatus (13) on a network to a predetermined address (23) based on path data previously set. A forwarding destination table stores a forwarding destination relay interface corresponding to an address port.

The forwarding destination relay interface extracted from the forwarding destination table is judged whether in accord with a relay interface used to transmit specific data of the address port. When both are judged to be in accord, the transmission process of the specific data is stopped.

ADVANTAGE - Prevents communication loop which repeats data relay by automatically recognising communication partner and logic name between networks via data relay interface. Improves efficiency of data relay since data relay is performed only from priority route.

Title Terms /Index Terms/Additional Words: DATA; RELAY; METHOD; INTERFACE; CONNECT; NETWORK; STOP; SPECIFIC; TRANSMISSION; FORWARDING; DESTINATION; JUDGEMENT; ACCORD; TRANSMIT; ADDRESS; PORT

Class Codes

International Patent Classification

IPC	Class Level	Scope	Position	Status	Version Date
H04L-0012/28	Α	I		R	20060101
H04L-0012/46	Α	I		R	20060101

H04L-0012/56	Α	I		R	20060101
H04L-0029/06	Α	I	F	R	20060101
H04L-0012/28	C	I		R	20060101
H04L-0012/46	C	I		R	20060101
H04L-0012/56	C	I		R	20060101
H04L-0029/06	С	I	F	R	20060101

File Segment: EPI; DWPI Class: W01

Manual Codes (EPI/S-X): W01-A03B; W01-A06B5; W01-A06B7; W01-A06G2; W01-A06G3; W01-A07G

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-70564

(43)公開日 平成10年(1998) 3月10日

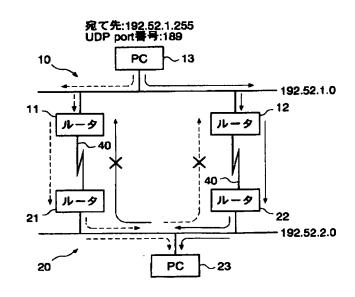
(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	庁内整理番号	FΙ			技術表示箇所
H04L	12/46			H04L	11/00	3100	
	12/28		9744-5K		11/20	1021	
	12/56				13/00	3052	Z
	29/06						
				水髓查審	永簡未	請求項の数5	OL (全 10 頁)
(21)出願番号 特顧平8-225673			(71)出顧人		290 気工業株式会社		
(22)出顧日		平成8年(1996)8	月27日			千代田区丸の内2	2丁目6番1号
(DD) HINNEY		7,040 7 (1000) 0 732. [2]		(72)発明者		•	
						千代田区丸の内 2 工業株式会社内	2丁目6番1号 古
				(74)代理人	弁理 士	長門 侃二	

(54) 【発明の名称】 データ中離方法

(57)【要約】

【課題】 データ中継インターフェースを介したネット ワーク間での通信相手や論理名称を自動認識して、デー タ中継を繰り返すループを防止する。

【解決手段】 複数のネットワーク10,20を接続させる複数のルータ11,12,21,22を設け、ネットワーク上の他の装置13から送信された特定データを、予め自装置に設定された経路情報に基づいて所定宛先23に中継するデータ中継方法において、ルータは、特定データの宛先ポートと、宛先ポートに対応する転送先の中継インターフェースを記憶する転送先テーブルを有し、受信した特定データの送信元である中継インターフェースと、転送先テーブルから抽出した転送先の中継インターフェースが一致するか判断し、一致する場合には、特定データの送信処理を停止する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のネットワークを接続させる複数の データ中継装置を設け、前記ネットワーク上の他の装置 から送信された特定データを、予め自装置に設定された 経路情報に基づいて所定宛先に中継するデータ中継方法 において、

1

前記データ中継装置は、受信した前記特定データの送信 元である中継インターフェースと、該特定データの転送 先の中継インターフェースが一致するか判断し、該判断 結果に応じて、前記特定データの送信処理を停止するこ とを特徴とするデータ中継方法。

【請求項2】 複数のネットワークを接続させる複数の データ中継装置を設け、前記ネットワーク上の他の装置 から送信された特定データを、予め自装置に設定された 経路情報に基づいて所定宛先に中継するデータ中継方法 において、

前記データ中継装置は、受信した前記特定データの送信 元である中継インターフェースと、該特定データの転送 先の中継インターフェースが一致するか判断し、

する中継インターフェースと、前記受信した特定データ を中継する中継インターフェースが一致するか判断し、 該判断結果に応じて、前記特定データの送信処理を停止 することを特徴とするデータ中継方法。

【請求項3】 前記データ中継装置は、前記特定データ の宛先ポートと、該宛先ポートに対応する転送先の中継 インターフェースを記憶する転送先記憶手段を有し、該 転送先記憶手段の記憶内容に基づいて、受信した前記特 定データの宛先ポートに対応する転送先の中継インター フェースを抽出することを特徴とする請求項1又は2に 記載のデータ中継方法。

【請求項4】 前記データ中継装置は、前記特定データ を中継する他のデータ中継装置と、該他のデータ中継装 置が接続される中継インターフェースとを対応づけて記 憶する中継先記憶手段を有し、該中継先記憶手段の記憶 内容に基づいて、前記特定データを受信する中継インタ ーフェースと、前記特定データを中継する中継インター フェースが一致するか判断することを特徴とする請求項 2又は3に記載のデータ中継方法。

【請求項5】 前記データ中継装置は、予め設定された 前記特定データの優先ルートを設定する情報に基づいて 該特定データを中継するルートを決定することを特徴と する請求項1~4のいずれかに記載のデータ中継方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ネットワーク間に 接続されたデータ中継インターフェースのデータ中継方 法に関する。

[0002]

【関連する背景技術】従来、ネットワーク、特にLAN 50 た。

に接続された装置間でデータの通信を行う場合、通信す べき相手装置のネットワークアドレスやネットワーク上 の装置の論理名称を問い合わせる同報パケットを、ネッ トワーク上に送信することで、相手装置のネットワーク アドレスや論理名称を自動認識する方法があった。具体 的には、パーソナルコンピュータ(以下、「パソコン」 という) 間でファイル共有やプリンタ共有等を利用する 場合のいわゆる名前解決サーバのアドレス解決等が代表 的である。

【0003】しかし、このような自動認識プロトコル 10 は、通信すべき相手装置がネットワーク層のデータ中継 を行う装置(ルータ)を介したネットワーク上に存在す る場合には、同じLAN上でのデータ中継とは異なり、 ルータには通常その機能が設定されていないので、使用 することができなかった。そこで、従来では、ルータの 付加機能を用いてこれを解決する方法が知られている。 すなわち、ルータによってそのネットワーク上で使用す る自動認識プロトコルデータの同報パケットを受信した 場合、事前に設定された特定のネットワークの同報(あ 一致しない場合には、前記送信された特定データを受信 20 るいは装置)宛に中継する機能(特定パケット中継機 能)を搭載することで解決していた。

[0004]

30

【発明が解決しようとする課題】ところが、特定パケッ ト中継機能を搭載したルータで、自動認識プロトコルデ ータを特定装置宛に中継する場合、以下の問題が発生す る。ここで、例えば図1に示すように、2つのネットワ ーク10,20にそれぞれ2台づつのルータ11,12 と21,22が接続され、一方のネットワークの各ルー タと他方のネットワークの各ルータが対応づけられて、 ISDN等の公衆網や専用回線(以下、「広域網(WA N)」という) 40を介して接続されている場合を考え る。この場合、全てのルータにおいて上記中継機能を動 作させ、一方のネットワーク、例えばネットワーク10 の特定装置13からの同報パケットを、他方のネットワ ーク、例えばネットワーク20の特定装置23に中継す るように設定すると、ネットワーク10上に送信された 自動認識プロトコルデータの同報パケットは、ルータ1 1から21の破線矢印の経路及びルータ12から22の 実線矢印の経路によって、ネットワーク20の同報宛に 40 中継される。なお、特定装置13,23は、サーバやパ ソコン等からなっている。

【0005】次に、ネットワーク20に同報中継された それぞれのパケットは、互いにルータ22と21に受信 され、上記と同様の手順でルータ22から12の破線矢 印の経路及びルータ21から11の実線矢印の経路によ って、ネットワーク10の同報宛に中継される。そし て、ネットワーク10に同報中継されたパケットは、ま た上記と同様の手順でネットワーク20に送信されるた め、永久にパケットの中継が繰り返されることがあっ

【0006】この解決法としては、ルータでの中継機能 を使用する場合には、図1に示すような複数経路が発生 するシステム構成を用いないか、又はSTP(Spanning Tree algorithm and Protocol) のような、ループを検 出して一方向のバスを自動的に接続するループ検出プロ トコルをシステム内の全ルータで動作させ、中継すべき かどうかを判断することで回避していた。

【0007】しかしながら、通常STPのようなループ 検出プロトコルは、動作制御が非常に複雑なプロトコル であり、ルータに実装する場合には、ルータのCPUや メモリ等の専有時間が増えて、資源を消費するという問 題点があった。また、この方法では、ループ検出用の制 御パケットをルータ間で定期的に交換するため、通常の ユーザデータを送るための実質的な回線が減少するとと もに、課金処理されるネットワークを経由した場合に は、料金が嵩むという問題点があった。さらに、ルータ における特定パケット中継機能とSTPのようなループ 検出プロトコルを組み合わせた実装は、標準化が進んで いないため、異なるベンダーの装置間では相互接続が困 難になるという問題点もあった。

【0008】本発明は、上記問題点に鑑みなされたもの で、データ中継インターフェースを介したネットワーク 間での通信相手や論理名称を自動認識して、データ中継 を繰り返すループを防止するデータ中継方法を提供する ことを目的とする。

[0009]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するた め、本発明では、複数のネットワークを接続させる複数 のルータからなるデータ中継装置を設け、前記ネットワ ーク上の他の装置から送信された特定データを、予め自 装置に設定された経路情報に基づいて所定宛先に中継す るデータ中継方法において、前記ルータは、前記特定デ ータの宛先ポートと、該宛先ポートに対応する転送先の 中継インターフェースを記憶する転送先テーブルからな る転送先記憶手段と、前記特定データを中継する他のデ ータ中継装置と、該他のデータ中継装置が接続される中 継インターフェースとを対応づけて記憶する中継先テー ブルからなる中継先記憶手段を有し、受信した前記特定 データの送信元である中継インターフェースと、前記転 送先テーブルから抽出した前記特定データの宛先ポート に対応する転送先の中継インターフェースが一致するか 判断し、一致しない場合には、前記特定データを受信す る中継インターフェースと、中継先テーブルから抽出し た前記特定データを中継する他のデータ中継装置に対応 する中継インターフェースが一致するか判断し、該判断 結果に応じて、前記特定データの送信処理を停止する。

【0010】すなわち、ルータは、受信した特定データ パケット内の送信元ネットワークと、上記パケット内の 宛先ポートに対応する転送先テーブル内の転送先ネット ワークが不一致で、かつ上記パケットを受信する中継ネ 50 びルータ21,22の転送先テーブルをそれぞれ示して

ットワークと、上記パケットを中継する他のルータに対 応する中継先テーブル内の中継ネットワークが一致する 場合に、パケットの送信元と転送先が同一であり、かつ パケットを受信したネットワークと中継先のネットワー クが同一であると判断して、パケットの送信処理を停止

【0011】請求項5では、予め設定された前記特定デ ータの優先ルートを設定する、例えばメトリック情報に 基づいて、該特定データを中継するルートを決定する。 10 すなわち、ルータは、例えばルーティングテーブルの中 に記憶されているメトリック情報に基づいて、特定デー タを最短ルートで中継する次のルータを決定し、そのル ータにのみ当該特定データを送信する。

[0012]

する。

【発明の実施の形態】本発明に係るデータ中継方法を図 1乃至図10の図面に基づいて説明する。まず、第1実 施例として、本発明に係るデータ中継方法を図1に示し たシステム構成に適用した場合を説明する。図1におい ては、上述したごとくネットワーク10上にルータ1 20 1, 12及び特定装置13が接続され、ネットワーク2 0上にルータ21、22及び特定装置23が接続されて いる。これらルータ11と21及びルータ12と22 は、広域網40を介してそれぞれ接続されており、デー タ中継の異なる2つのルートを形成している。

【0013】また、ネットワーク10、20間では、図 2に示すようなパケットのデータ通信が行われている。 上記パケットは、宛先MAC (Media Access Control) アドレス、送信元MACアドレス及びプロトコル種別の 領域からなるMACヘッダ部と、宛先IP (Internet P rotocol) アドレス、送信元 I Pアドレス及び制御デー タ等のその他の領域からなるIPヘッダ部と、宛先ポー ト及び送信元ポートの領域からなるUDP (User Datag ram Protocol) ヘッダ部と、名前の問い合わせやパケッ トの種類のデータの領域からなるデータ部とから構成さ れている。

【0014】各ルータ11, 12, 21, 22は、ルー ティングテーブルと転送先テーブルを有しており、これ らテーブル内のデータによって、データの中継を行って いる。図3~図6は、ルータ11, 12, 21, 22の 40 ルーティングテーブルをそれぞれ示しており、上記ルー ティングテーブルは、各ネットワークに設定されたネッ トワークアドレスと、上記ネットワークにパケットを中 継するための中継ルータのアドレスと、宛先までの距離 に相当するメトリックの情報等が、それぞれ対応づけら れて記憶されている。なお、ここで、ネットワークアド レス「192.52.1.0」は、ネットワーク10のアドレスを 示し、「192.52.2.0」は、ネットワーク20のアドレス を示すものとする。

【0015】また、図7~図8は、ルータ11, 12及

おり、上記転送先テーブルは、UDPのポート番号と、 対応する転送先インターフェースのIPアドレスを示す 転送先アドレスとが記憶されている。なお、ここで転送 先アドレス「192.52.1.255」は、ネットワーク10への ブロードキャストを示し、「192.52.2.255」は、ネット ワーク20へのブロードキャストを示し、「192.52.3.2 55」は、図示しないその他のネットワークへのブロード キャストを示すものとする。

【0016】ルータは、受信したパケットの送信元 IP アドレス(送信元の中継ネットワーク)と宛先ポートの 情報を取り出し、自装置内の転送先テーブルから上記宛 先ポートに対応した転送先アドレス(パケットの転送先 の中継ネットワーク)を抽出し、上記送信元IPアドレ スと転送先アドレスを比較し、中継ネットワークが一致 するか判断し、この判断結果に応じて、パケット送信の 停止の是非を決定している。なお、このような本実施例 の中継機能は、システムの全てのルータに持たせても良 いし、各ルートに存在するルータのいずれか一方のルー タ (本実施例では、一方のルートを形成するルータ11 又は21の一方と、他方のルートを形成するルータ12 又は22の一方) に持たせても良い。

【0017】このような構成において、本実施例のデー タ中継方法を用いて特定装置13から特定装置23にブ ロードキャストのパケットを中継する場合を、図9及び 図10のフローチャートに基づいて説明する。なお、こ の場合には、ルータ21, 22が、本実施例の中継機能 を持っているものとする。まず、特定装置13は、図2 に示したMACヘッダ部の宛先、送信元及びプロトコル 種別に、プロードキャストを示すMACアドレスと、自 装置MACアドレスと、IPを示す情報を、またIPへ ッダ部の宛先、送信元に、ブロードキャストを示すIP アドレス「192.52.1.255」と、自装置 I Pアドレスを、 さらにUDPヘッダ部の宛先、送信元に、「189」をそ れぞれ挿入してネットワーク10に送信する。

【0018】上記パケットを受信したルータ11,12 は、送信元MACアドレスを自装置のMACアドレス に、宛先IPアドレスを、転送先テーブルの内容に基づ き、「192.52.2.255」にそれぞれ変更し、ルーティング テーブルの内容に基づいて中継ルータを決定して、その 決定したルータ21、22に上記パケットを送信する。 上記パケットを受信したルータ21,22は、図9のフ ローチャートによって受信パケットの宛先ポートと、転 送先テーブルのエントリ(UDPポート番号)が一致す るか判断する(ステップ101)。

【0019】ここで、これらが一致する場合には、エン トリで指定された転送先アドレスへの送信処理ルーチン (図10参照) に進み (ステップ102) 、また不一致 の場合には、転送先テーブルのUDPポートに一致した 転送先アドレスのチェックが全て終わったか判断する

記チェックが終わってない場合には、ステップ101に 戻って、次のエントリに対して上記動作を繰り返し、チ エックが全て終わった場合には、上記動作を終了する。 【0020】図10に示すステップ102の送信処理ル ーチンにおいて、ルータ21,22は、まず受信パケッ トの送信元 1 Pアドレス「192.52.1.255」と、ステップ 101で一致した転送先テーブルのエントリに対応する 転送先アドレス「192.52.1.255」を比較し、一致するか 判断する(ステップ201)。この場合には、これらア 10 ドレスが一致するので、データ中継のループを防ぐため にステップ203に進み、パケットの送信処理を終了し

6

【0021】また、これらアドレスが一致しない場合に は、上記パケットを送信する通常の中継動作を行った後 (ステップ202)、ステップ203に進んでパケット の送信処理を終了する。従って、本実施例では、受信し たパケット内の送信元ネットワークと、上記パケット内 の宛先ポートに対応する自装置の転送先テーブル内の転 送先ネットワークが一致する場合に、上記パケットの送 20 信元と転送先が同一であると判断して、パケットの送信 処理を停止するので、データ中継を繰り返すループを防 止することができる。

て図9のステップ103へ戻る。

【0022】なお、第1実施例では、特定装置13から のパケットを2つのルータ11,12からネットワーク 20~中継することになるので、特定装置23は、2つ のルートから受信した同じパケットに対して応答を行う ことになり、データ中継の効率が悪くなることがある。 そこで、本実施例では、図3に示したルータ11のルー ティングテーブルの内容を、図11に示すように、変更 30 することで、特定装置13からのパケットをルータ12 からのみ中継するように設定することも可能である。す なわち、ネットワークアドレス「192.52.2.0」及びルー タ21のアドレスに対応したメトリック情報を、予め 「1」から「3」に設定することで、ルータ11では、 図11中の3番目のエントリの代わりに4番目のエント リを有効と判断する。

【0023】このように、ルータ11では、「192.52. 2.0」の中継先がルータ21からルータ12に代わるこ とで、中継先のインターフェースがWANからLANに 40 変更され、上記ステップ201で受信パケットの送信元 アドレスのインターフェースと、転送先のインターフェ ースが一致して上記パケットの中継を停止するため、ネ ットワーク10からネットワーク20にパケットを中継 する優先ルートを、ルータ12を介した場合に限定し、 ルータ12のみが特定装置13からのパケットを中継す る。

【0024】これにより、本実施例では、優先ルートか らのみデータ中継を行うことができるので、データ中継 の効率を向上させることができる。なお、上記優先ルー (ステップ103)。このステップ103において、上 50 トの設定は、以下に示す実施例でも容易に行うことがで

20

き、その効果も上記と同様に得ることができる。また、 第1実施例では、データ中継を繰り返すループは防止す ることができるが、例えば図12に示すような第2実施 例のシステム構成の場合には、「192.52.3.255」のネッ トワーク3に対しては転送の必要がないにも拘わらず、 パケットが転送されてしまい、データ中継の効率が悪く なろことがある。

【0025】すなわち図12において、本実施例のシス テムでは、ネットワーク10がルータ31を介してネッ トワーク30と接続されるとともに、ネットワーク30 上のルータ11,12が広域網40を介してネットワー ク20上のルータ21,22とそれぞれ接続されてい る。また、例えばルータ22の転送先テーブルは、図1 3に示すように、UDPポート番号「189」に対応し て、転送先アドレス「192.52.1.255」と「192.52.3.25 5」がそれぞれ記憶されている。この場合、送信元アド レスのネットワーク番号と、転送先アドレスのネットワ ーク番号の比較では、上記転送先テーブルの記憶内容に 基づいて「192.52.1.255」のネットワーク10宛の転送 は停止するが、「192.52.3.255」のネットワーク30宛 の転送は、必要がないにも拘わらず、パケット転送され てしまう。

【0026】そこで、本実施例では、各ルータに、図1 4に示すような中継先テーブルを備え、ネットワーク番 号ではなく、中継先テーブルに記憶されているパケット の中継を行うルータのアドレス(この中継テーブルを備 えたルータが接続される他のルータの一方のアドレス) と、実際に中継するインターフェース(物理ポート)、 すなわちWAN又はLANの情報から、受信インターフ エースと中継先インターフェースの一致を判断する手順 を第1実施例に追加する。なお、図14は、ルータ22 の中継先テーブルを示し、図15は、同じくルーティン グテーブルを示しており、ルータ22の通信処理動作の 場合を以下に説明する。

【0027】すなわち、本実施例では、図16の通信処 理ルーチンを説明するためのフローチャートに示すよう に、まずルータ22は、受信パケットの送信元IPアド レスと、図9のステップ101で一致した転送先テーブ ルのエントリに対応する転送先アドレスの一致を判断す しない場合には、ルーティングテーブルからネットワー クアドレス「192.52.3.0」に対応する中継ルータ12の アドレスを検索し、さらに中継先テーブルから中継ルー タ12のアドレスに対応したパケットの中継先のインタ ーフェース(WAN)を抽出する(ステップ302)。 そして、受信パケットの受信インターフェースと、中継 先の中継インターフェースが一致するか判断する(ステ ップ303)。

【0028】ここで、上記受信インターフェースと中継 インターフェースが一致する場合、すなわちルータ22 50 とがなくなり、データ中継の効率をさらに向上すること

においては、実線方向のパケットでは、受信インターフ エースがWANで、中離インターフェースもWANであ り、また一点破線方向のパケットでは、受信インターフ エースがLANで、中継インターフェースもLANであ るので、この場合には、物理ポートが同一と判断してバ ケット転送を停止する(ステップ305)。

【0029】このように、本実施例においてルータは、 受信した特定データパケット内の送信元ネットワーク と、上記パケット内の宛先ポートに対応する転送先テー 10 ブル内の転送先ネットワークが一致し、かつ上記パケッ トを受信する中継ネットワークと、上記パケットを中継 するルータに対応する中継先テーブル内の中継ネットワ ークが一致する場合に、パケットの送信元と転送先が同 一であり、かつパケットを受信したネットワークと中継 先のネットワークが同一であると判断して、パケットの 送信処理を停止する。

【0030】従って、本実施例では、同一の物理ポート へ再び同じパケットを送信することがなくなり、データ 中継の効率をさらに向上することができる。また、図1 7の第3実施例に示すように、例えば2つのLANがル ータ11及びルータ12を介して2つのルートで接続さ れたシステム構成の場合には、ルータ11,12の転送 先テーブルは、図13と同様に、UDPポート番号「1 89」に対応して、転送先アドレス「192.52.1.255」と 「192.52.2.255」がそれぞれ記憶されている。このた め、ルータは、あるネットワークから受信したブロード キャストのパケットを、その同じネットワークに送信し てしまうことも考えられる。

【0031】そこで、本実施例でも、各ルータに、図1 30 8に示すような中継先テーブルを備え、中継先テーブル に記憶されているパケットの中継を行うルータと、その ルータが接続されている中継インターフェース、すなわ ちWAN又はLANの情報から、受信インターフェース と中継先インターフェースの一致を判断する手順を第1 実施例に追加する。なお、図12は、ルータ21の中継 先テーブルを示している。

【0032】すなわち、本実施例でも、図15の通信処 理ルーチンにおいて、受信パケットの送信元IPアドレ スと、転送先テーブルのエントリに対応する転送先アド る(ステップ301)。ここで、これらアドレスが一致 40 レスの一致を判断し(ステップ301)、一致しない場 合には、受信パケットの受信インターフェースと、中継 先の中継インターフェースが一致するか判断し(ステッ プ302,303)、上記インターフェースが一致する 場合には、パケット転送を停止する(ステップ30 5) ,

> 【0033】このように、本実施例でも、パケットを受 信した物理ポートと、中継先の物理ポートが同一かどう か判断し、同一の場合にはパケット転送を停止するの で、同一の物理ポートへ再び同じパケットを送信するこ

9

ができる。

[0034]

【発明の効果】以上説明したように、本発明では、複数 のネットワークを接続させる複数のデータ中継装置を設 け、前記ネットワーク上の他の装置から送信された特定 データを、予め自装置に設定された経路情報に基づいて 所定宛先に中継するデータ中継方法において、前記デー 夕中継装置は、前記特定データの宛先ポートと、該宛先 ポートに対応する転送先の中継インターフェースを記憶 する転送先記憶手段と、前記特定データを中継する他の 10 データ中継装置と、該他のデータ中継装置が接続される 中継インターフェースとを対応づけて記憶する中継先記 憶手段を有し、受信した前記特定データの送信元である 中継インターフェースと、転送先記憶手段から抽出した 前記特定データの宛先ポートに対応する転送先の中継イ ンターフェースが一致するか判断し、一致しない場合に は、前記特定データを受信する中継インターフェース と、中継先記憶手段から抽出した前記特定データを中継 する中継インターフェースが一致するか判断し、該判断 結果に応じて、前記特定データの通信処理を停止するの 20 成を示す構成図である。 で、データ中継インターフェースを介したネットワーク 間での通信相手や論理名称を自動認識して、データ中継 を繰り返すループを防止することができる。

【0035】請求項5では、データ中継装置は、予め設 定された前記特定データの優先ルートを設定する情報に 基づいて該特定データを中継するルートを決定するの で、優先ルートからのみデータ中継を行うことができ、 データ中継の効率を向上させることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】データ中継方法を説明するためのシステム構成 30 成を示す構成図である。 を示す構成図である。

【図2】本発明に用いるデータ通信のパケット構成を示 す構成図である。

【図3】図1に示したルータのルーティングテーブルの 構成を示す構成図である。

【図4】同じくルータのルーティングテーブルの構成を

示す構成図である。

【図5】同じくルータのルーティングデーブルの構成を 示す構成図である。

10

【図6】同じくルータのルーティングテーブルの構成を 示す構成図である。

【図7】同じくルータの転送先テーブルの構成を示す構 成図である。

【図8】同じくルータの転送先テーブルの構成を示す構 成図である。

【図9】本発明に係るデータ中継方法を用いてブロード キャストのパケットを中継する場合を説明するためのフ ローチャートである。

【図10】第1実施例のパケット中継を説明するための フローチャートである。

【図11】図1に示したルータのルーティングテーブル の他の構成を示す構成図である。

【図12】データ中継方法を説明するための第2実施例 のシステム構成を示す構成図である。

【図13】図12に示したルータの転送先テーブルの構

【図14】同じくルータの中継先テーブルの構成を示す 構成図である。

【図15】同じくルータのルーティングテーブルの構成 を示す構成図である。

【図16】第2実施例のパケット中継を説明するための フローチャートである。

【図17】データ中継方法を説明するための第3実施例 のシステム構成を示す構成図である。

【図18】図17に示したルータの中継先テーブルの構

【符号の説明】

10, 20, 30 ネットワーク

11, 12, 21, 22, 31 ルータ

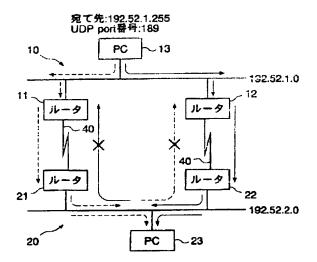
13,23 特定装置

40 広域網

[図2]

_	M	ACヘッダ部	 <u></u>	ヘッダ部		UDP^	ッグ部	
ا	現たMAC	送信元MAC アドレス	宛先IP アドレス	送信元ig アドレス	その他	紀先 ポート	満備元 ボート	データ部

【図1】



【図3】

ネットワークアドレス	中継ルータアドレス	メトリック
192.52.1.0	直接接機	0
192.52.1.0	ルータ21のアドレス	3
192.52.2.0	ルータ21のアドレス	1
192.52.2.0	ルータ12のアドレス	2

【図5】

【図4】

ネットワークアドレス	中継ルータアドレス	メトリック
192.52.1.0	直接接線	Ö
192.52.1.0	ルータ22のアドレス	3
192.52.2.0	ルータ22のアドレス	1
192.52.2.0	ルータ11のアドレス	2

ネットワークアドレス	中継ルータアドレス	メトリック
192.52.2.0	直接接線	Ő
192.52.2.0	ルータ11のアドレス	3
192.52.1.0	ルータ11のアドレス	1
192.52.1.0	ルータ22のアドレス	2
	ļ	

【図7】

【図6】

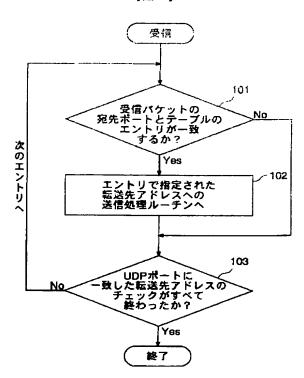
ネットワークアドレス	中継ルータアドレス	メトリック
192.52.2.0	T S H H	Ö
192.52.2.0	ルータ12のアドレス	3
192.52.1.0	ルータ12のアドレス	1
192.52.1.0	ルータ21のアドレス	2

UDPポート番号	転送先アドレス(IP)
189	192.52.2.255
190	192.52.3.255

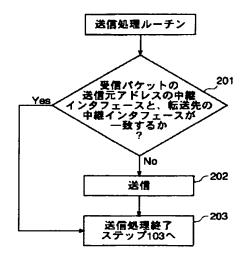
[图8]

UDPポート番号	転送先アドレス(IP)
189	192.52.1.255
190	192.52.3.255

【図9】



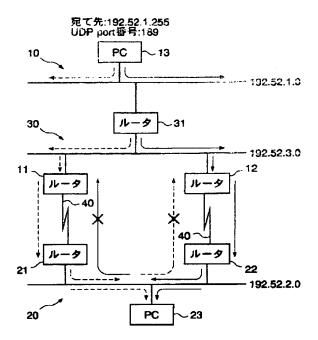
【図10】



【図11】

ネットワークアドレス	中継ルータアドレス	メトリック
192,52,1,0		Ö
192.52.1.0	ルータ21のアドレス	3
192.52.2.0	ルータ21のアドレス	3=(1+2)
192.52.2.0	ルータ12のアドレス	2
		:

[图12]



【図13】

UDPボート哲号	転送先アドレス
189	192.52.1.255
189	192.52.3.255

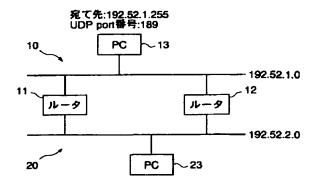
【図14】

中継ルータアドレス	中継インタフェース
192.52.1.3 (ルータ12のアドレス)	WAN
192.52.2.2 (ルータ21のアドレス)	LAN

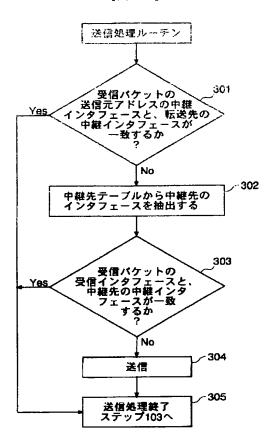
【図15】

ネットワークアドレス	中継ルータアドレス	メトリック
192.52.2.0	直接接線	Ö
192.52.2.0	ルータ12のアドレス	5
192.52.1.0	ルータ12のアドレス	1
192.52.1.0	ルータ21のアドレス	3
192.52.3.0	ルータ12のアドレス	2///
192.52.3.0	ルータ21のアドレス	4

【図17】



【図16】



【图18】

中継ルータアドレス	中継インタフ・一ス
192.52.2.2 (ルータ12のアドレス)	LAN1
192.52.1.2 (ルータ12のアドレス)	LAN2